? t s3/full

3/19/1 Links

JAPIO

(c) 2005 JPO & JAPIO. All rights reserved.

03752448 **Image available**

PREVENTION SYSTEM FOR ILLICIT USE OF PROGRAM

Pub. No.: 04-117548 [JP 4117548 A] **Published:** April 17, 1992 (19920417) **Inventor:** KUROZUMI HIROAKI

Applicant: FUJITSU LTD [000522] (A Japanese Company or Corporation), JP (Japan)

Application No.: 02-238301 [JP 90238301] **Filed:** September 07, 1990 (19900907)

International Class: [5] G06F-015/00; G06F-009/06

JAPIO Class: 45.4 (INFORMATION PROCESSING -- Computer Applications); 45.1

(INFORMATION PROCESSING -- Arithmetic Sequence Units)

JAPIO Keyword: R131 (INFORMATION PROCESSING -- Microcomputers & Microprocessers)

Journal: Section: P, Section No. 1400, Vol. 16, No. 373, Pg. 36, August 11, 1992 (19920811)

ABSTRACT

PURPOSE: To prevent the alteration of the data as well as the analysis of software by detecting the stop state of a program and erasing the contents of a memory when the execution of the program is discontinued.

CONSTITUTION: When a transaction processing program is started, the set/reset commands are produced for the timers provided at a fixed interval into the program. A timer means 14 which is controlled by the set/reset commands produces the time-over output when no reset command is produced within a fixed time. A memory erasing means 15 is driven by the time-over output. Thus the means 15 erases the contents of a memory 13 and then erases the entire program for transaction processing. Then the analysis of the program contents can be prevented.

⑫ 公 開 特 許 公 報(A) 平4-117548

®Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

49公開 平成4年(1992)4月17日

G 06 F 15/00 9/06

Z P 3 3 0 450 7. 4 5 0

7218-5L 7927-5B 7927-5B

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全6頁)

60発明の名称

プログラムの不正使用防止方式

願 平2-238301 20特

22出 願 平2(1990)9月7日

住 明 者. 黒 個発

弘

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

富士通株式会社 の出 願 人

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

弁理士 穂坂 個代 理 人 和雄 外2名

胡 君

1. 発明の名称

プログラムの不正使用防止方式

2. 特許請求の範囲

汎用パーソナル・コンピュータから通信回線を 介してセンタに接続して取引処理を行うシステム におけるプログラムの不正使用防止方式であって、 センタに対し取引処理を行うプログラムの一部 を含むパッケージを汎用パーソナル・コンピュー タに備え.

核取引処理を行うプログラムの残りの部分は該 パーソナル・コンピュータがセンタにアクセスす ると動作するセンタのローディング手段によりロ ードされ.

核取引処理用のプログラム中の所定間隔をおい て散けられたタイマのセット及びリセット指示に より制御されるタイマ手段を備え、

該タイマ手段のタイムオーバ出力により取引処

理のプログラムエリアを消去することを特徴とす るプログラムの不正使用防止方式。

3. 発明の詳細な説明

[概要]

汎用パーソナル・コンピュータから通信回線を 介してセンタに接続して処理を行うシステムにお けるプログラムの不正使用防止方式であって,

在宅からセンタにアクセスして取り引きを行う 等の処理を汎用パソコンで行う場合に処理ソフト の解析やデータ変遣ができないプログラムの不正 使用防止方式を提供することを目的とし,

センタに対し取引処理を行うプログラムの一部 を含むパッケージを汎用パーソナル・コンピュー タに備え、取引処理を行うプログラムの残りの部 分は核パーソナル・コンピュータがセンタにアク セスすると動作するセンタのローディング手段に よりロードされ、取引処理用のプログラム中の所 定間隔をおいて設けられたタイマのセット及びリ セット指示により制御されるタイマ手段を備え、

タイマ手段のタイムオーバ出力により取引処理の プログラムエリアを消去するよう構成する。

[産業上の利用分野]

本発明は汎用パーソナル・コンピュータから遠 信回線を介してセンタに接続して処理を行うシス テムにおけるプログラムの不正使用防止方式に関 する。

近年、在宅において種々の予約や、取り引きを 行うことが可能になった。例えば、PB信号式の 電話機により列車予約や、馬券の投票が行われて いるが、これらの処理を自宅のパーソナル・コン ピュータを操作して実行したいという要望がある。

[従来の技術]

従来は、電話で行う場合、センタのオペレータに対して口頭で自分の職別番号(秘密番号)や、銀行の口座番号等を通知して本人の確認をして、 購入する対象を知らせると、オペレータが端末を 操作して取り引きが実行される方法や、顧客が電

用パーソナル・コンピュータ (以下、汎用パソコンという)を用いて投票等の処理を可能にすることが望まれている。ところが、在宅で自分が所有するパソコンからセンタにアクセスして処理を行う場合には、そのような処理を行うためのプログラムが必要となる。

ところが、そのためのアプリケーションプログラムをフロッピィまたはROMのような形で利用者に提供することは可能であるが、第1にパソコンによる投票の場合、データの送受信が行われるだけなので、取り引きの証拠が確実に残らないという問題がある。この点、従来は音声や、PB信号が介在する取引は全て録音され、万ートラブルが発生した場合その録音内容が証拠として利用された。

また、プログラムを利用者に提供した場合、取り引きの処理プログラムを利用者が分析することが可能となり、悪意がある場合、自分に都合が良いように内容を改造したり、いたずらでセンタに取り引きを申し込んだり(他人名義等)、データ

話をするとセンタの自動応対装置に接続され、センタからのアナウンスにより指示があると、それに対応した情報(数字)を電話のキーを操作することにより通知され、それをセンタで受信すると確認のアナウンスが顧客に送られる。それを聞いて確認することにより取り引きが成立するという方法が採られている。

このような取引の場合。後でトラブル(取引を した覚えがない。注文したものが違う、数量が違っている等)が発生するのを防止するために、取 引時のやりとりを全て(音声やPB信号等)録音 する方法が採用されている。

[発明が解決しようとする課題]

上記のような電話による取り引きまたは投票 (馬券等)では、音声と電話のキーによるやりと りが行われるので、目によって確認することがで きないし、センタが持っている関係情報を知るこ とができないという問題があった。

これに対し、遠隔の利用者が自宅にいながら汎

の変更、破壊等が発生することが予想される。すなわち、汎用パソコンの場合、利用者から一方的にデータを入力するだけでなく、センタが持つデータを知らせて(例えば、馬券の場合現在のオッズをセンタから送信してパソコンの表示装置に表示する等)、選択させる等のサービスが当然予想され、センタのデータにアクセスするプログラムに含まれるからである。

本発明は在宅からセンタにアクセスして取引処理を汎用パソコンで行う場合に処理ソフトの解析やデータ変造ができないプログラムの不正使用防止方式を提供することを目的とする。

[課題を解決するための手段]

第1図は本発明の原理構成図である。

第1図において、10はセンタシステム、10 1はローディング手段、11は通信回線、12は 家庭等の宅内に設けられたパーソナル・コンピュ ータ(パソコン)、13はパソコン内の取引処理 用プログラムが格納されたメモリ、131は処理 プログラムの中の利用者が保持するパッケージか らローディングされたプログラム、132はセン タからローディングされたプログラム、14はタ イマ手段、15はメモリ消去手段である。

本発明はパソコンで使用する取引処理用ソフトの一部を除いた部分は利用者が保持しているが、キーとなる部分をセンタシステムから1PLにより使用する度に供給し、プログラムを実行した時に、実行を停止した場合には停止状態を検出してメモリ消去を行うことにより、ソフトウェアの解析やデータの変遣を防止するものである。

[作用]

利用者が自宅等に設置したパソコン12に対し、 自分が保持する取引処理用のパッケージをローディングすることによりメモリ13内に一部が欠け た形のプログラム131が格納される。

次に利用者がパソコン12から通信回線11を 介してセンタシステム10にアクセスして在宅シ

を繰り返す。しかし、利用者がプログラムを停止 させて内容を解析しようとしたり、プログラムに 合まれたデータを改変しようとすると、タイマ手 段14がタイムオーバ出力を発生する。

このようにして、取引処理用のプログラムの内容の解析を防止し、取引により発生するデータ (取引の証拠)の保証が可能となる。

[実施例]

第2図は実施例の構成図、第3図は実施例による取引処理のフローチャート、第4図はタイマ制御のタイミングチャート、第5図は取引処理の例を示す図である。

第2図において、20は投票センターシステム 20は、例えば馬券等の投展の集計や、売上、配 当等の各種のデータ収集や処理結果の出力等を実 行する機能を傭えている投票センターシステム、 21は公衆網を介する通信回線、22はパーソナ ル・コンピュータ (パソコン)を表す。

パソコン22内において、23はCPU、24

ステムからの取引の要求を行う。これに対し、センタシステム 10では、ローディング手段 101 が起動して取引処理用のプログラムのキーとなる部分をパソコン 12 に対して送出する。パソコン 12 ではこれを受け取ると、メモリ 13 内の所定のエリアにセンタシステム 10 から送られたプログラムを格納する。これにより取引処理用のプログラムの全体がロードされた状態となる。

この後、当該取引処理用のプログラムを起動すると、この取引処理用のプログラム中に一定間隔で設けられたタイマのセット、リセット指令が発生する。この指令により制御されるタイマ手段14は、一定時間内にリセット指令が発生しないとタイムオーバ出力を発生し、その出力によりメモリ消去手段15が駆動される。メモリ消去手段15は駆動されるとメモリ13の内容を消去して、取引処理用のプログラムの全体を消去する。

すなわち、利用者が取引処理プログラムを実行 している間は、タイマ手段14はセットされた後 タイムオーバとなる前にリセットされ、その動作

はROM, 25は通信制御部, 26はディスク装置, 27はメモリ (RAM), 28はディスプレイ, 29はキーボード, 30はフロッピーディスク, 1Fはインタフェース回路を表す。

第3図に示す取引処理のフローチャートを参照 しながら実施例の動作を説明する。

利用者は投票処理を行うためのプログラムが格納されたフロッピーディスク30を保持しているおり、利用者が投票処理を行う場合、ディスク装置26にフロッピィディスク30を装着して、イニシェルプログラムローディング(1PL)を実行する(第3図の31)し、メモリ27にロードされたプログラムのキーされる。メモリ27にロードされたプログラムのキーとなる部分(図の斜線で示す)が欠けている。次にパソコン利用者が投票センターシステム20次に対し接続する(同32)。この場合、パソコン22の通信制御部25、通信回線21を介して投票センターシステム20が、当該パソ理を行い投票センターシステム20が、当該パソ

コンを機別すると、予め備えられた取引処理用の プログラムのキーとなる部分を取り出して、部分 IPLによりパソコン22のメモリ27の一部 (斜線で表示)にローディングする(同3.3)。

こうして、メモリ27上に取引処理用のソフトウェアの全体が完成すると、プログラムが起動され、タイマ1 (メモリ上のエリアを使用する)をセットする(同34)。以後、タイマ1はクロックにより自律的にカウントする。

次に、利用者が、センターとのやりとりによる 投票処理を開始する(同 3 5)。この後、タイマ 1 はリセットされ、直ぐにタイマ1 はセットされ る(同 3 6 、3 7)。この後データ入力が行われ ると(同 3 8)、タイマ1 はリセットされ続いて セットが行われる(同 3 9 、4 0)。

その後終了か否かが判断され、終了しないとデータ入力が行われ、終了の場合、投票センターシステム20にデータ送信が行われる(同42)。 次にタイマリセットが行われて(同43)、続いてタイマ1がセットされ(同44)、タイムオー

パソコンによりセンタにアクセスして行われる 取引処理の例を第5図により説明する。

パソコンを所有している加入者Aが予め銀行Bに自分の口座を開設し、投票センタとその口座を用いた取引を行う契約を結んでおく。その加入者Aがパソコンから通信回線を介して投票センターシステムに接続する。この時、上記した本発明により投票センタシステムから取引処理プログラムの一部がIPLによりローディングされ、続いて、加入者がデータ入力(例えば、特定の馬券を指定して数量等を入力)することにより投票の取引処理が行われる。

投票センタシステムはその投票を受付けると銀行の当該加入者の口座から取引金額を引き落とす (銀行からの残高通知により残高が無いと取引は成立しない)。投票に対する配当の支払いは、銀行の該当口座への振込処理により行う。

[発明の効果]

本発明によれば今後増大すると予想される汎用

バによりセンターIPLのメモリが消去される。

また、上記のフローの中で、タイマ1セットの動作が行われた後(第3図の34、37、40等)、タイマ1リセットが発生しない場合(プログラムを停止した場合)、タイマ1のタイムオーバによる割り込みが発生し、センターから1PLした内容がメモリから消去され、異常終了となる(同46、47)。

このフローでは、タイマ1割込によりセンタからIPLした内容だけメモリ27から消去するが、取引処理のプログラム全体を消去してもよい。 上記のタイマ制御の動作を第4図のタイミング

図に示すように、ロー(LOW)レベルの処理であるプログラムによる定期タイマ(上記タイマ
1)制御においてセット・リセットを行い、もしタイマがタイムオーバになると、割込が発生する。この割込は解析処理されてタイマ割込であることが解析されると、ハイ(HIGH)レベルのプログラム処理によりメモリ消去が実行される。

のパーソナル・コンピュータによるセンタシステムとの在宅取引処理において、ソフトウェアの解析を困難にして処理データの信頼性向上を達成することができ、更にデータの変造ができないので契約処理(取引の証拠)の保証を可能とすることができる。

4. 図面の簡単な説明

チャートに示す。

第1図は本発明の原理構成図、第2図は実施例の構成図、第3図は実施例による取引処理のフローチャート、第4図はタイマ制御のタイミングチャート、第5図は取引処理の例を示す図である。

第1図中,

- 10:センタシステム
- 101:ローディング手段
- 11:通信回線
- 12:パーソナル・コンピュータ (パソコン)
- 13: 14: 1
- 131:パッケージからローディングされた

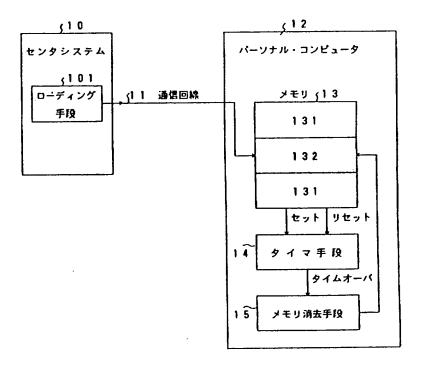
プログラム.

1 3 2 : センタからローディングされた プログラム

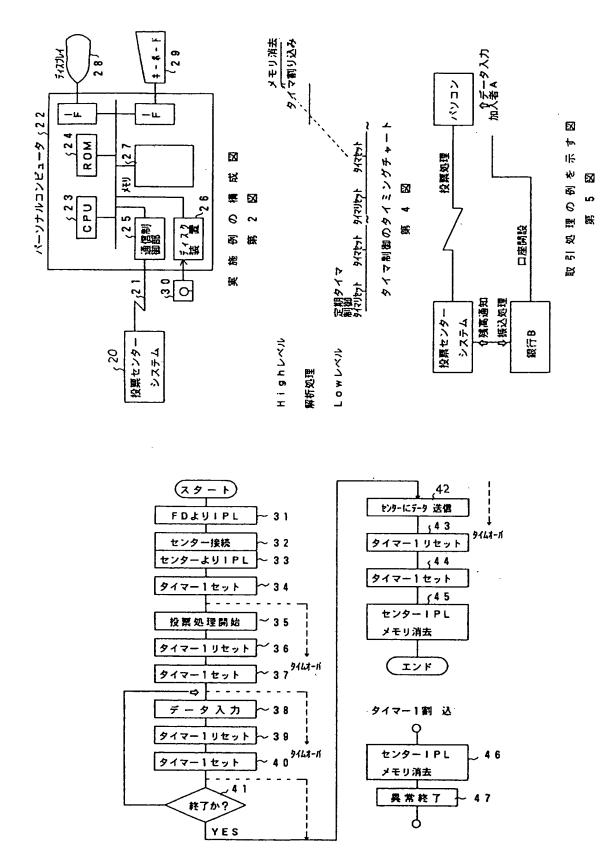
14:タイマ手段

15:メモリ消去手段

特許出願人 高士 遗 株 式 会 社 代理人弁理士 穂坂 和雄(外2名)



本発明の原理構成図 第1 図



実施例による取引処理のフローチャート 第 3 図